PERSONAL AUTHENTICATING METHOD AND RECORDING MEDIUM RECORDING PERSONAL AUTHENTICATION PROGRAM

Patent number:

JP2001052182

Publication date:

2001-02-23

Inventor:

TOMONO AKIRA; KIMURA YOSHIMASA; WAKAHARA TORU; TONAMI MASAFUMI; HORIOKA TSUTOMU;

YAMANAKA KIYOSHI; TANAKA KIYOTO; KOMATSU

NAOHISA

Applicant:

NIPPON TELEGRAPH & TELEPHONE

Classification:

- International:

G06T7/00: G06F15/00

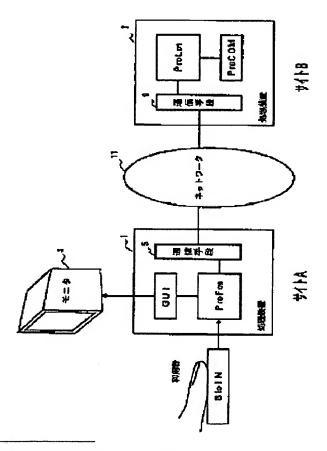
- european:

Application number: JP19990229458 19990813 Priority number(s): JP19990229458 19990813

Report a data error here

Abstract of JP2001052182

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a convinient authentication environment in which any security hole does not exist, a service providing side can check an authentication system and authentication algorithm is easily updated. SOLUTION: In the system connecting a user side terminal 1 and a center side device 7 through a network 11, when performing personal authentication by using human body information, the user side terminal 1 extracts features from the human body information and transmits data showing the features to the center side device 7 and the center side device 7 performs authentication by using the data and previously registered data. In this case, a program for feature extracting processing in the user side terminal is enciphered and transmitted to the user side terminal by the center side device. Besides, the data showing the features are scrambled and transmitted to the center side device by the user side terminal. As human body information, a fingerprint or handwriting can be used.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁(JP)

(12)公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-52182

(P2001-52182A) (43)公開日 平成13年2月23日(2001.2.23)

(51) Int. Cl. 7	識別記号	FΙ				テーマ	'J-F'	(参考)
G06T 7/00		G06F 15/62		465	Α	5B043	•	
G06F 15/00	330	15/00		330	F	5B085		
		15/62		460				
				465	P			
		審査請求	未請求	請求項の)数19	OL	(全2	3頁)
(21)出願番号	特願平11-229458	(71)出願人	000004226				·	
			日本電信電	話株式	会社			
(22) 出願日	平成11年8月13日(1999.8.13)		東京都千代	田区大	手町二	丁目3	番1号	÷
		(72)発明者	伴野 明					
			東京都千代	出区大	手町二	丁目3	番1号	B
			本電信電話	株式会	社内			
		(72)発明者	木村 義政	ζ				
			東京都千代	出区大	手町二	丁目3	番1号	H
			本電信電話	株式会	社内			
		(74)代理人	100070150					
			弁理士 伊	東忠	彦			
						最	終頁に	こ続く

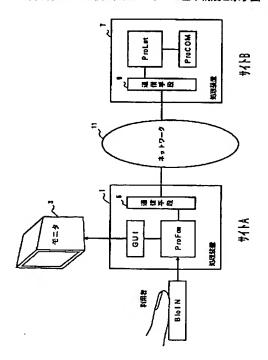
(54) 【発明の名称】個人認証方法及び個人認証プログラムを記録した記録媒体

(57)【要約】

【課題】 セキュリティーホールがなく、サービス提供 側で認証制度をチェックでき、更に、認証アルゴリズム の更新が容易な使い良い認証環境を提供する。

【解決手段】 利用者側端末とセンタ側装置がネットワークを介して接続されたシステムにおいて、人体情報を用いて個人認証を行うに際し、利用者側端末が人体情報から特徴の抽出を行い、該特徴を示すデータをセンタ側装置に送信し、センタ側装置が前記データと予め登録した登録データを用いて認証を行う。ここで、センタ側装置は利用者側端末における特徴抽出処理のためのプログラムを暗号化して利用者側端末に送信する。また、利用者側端末は特徴を示すデータにスクランブルを掛けてセンタ側装置に送信する。人体情報としては指紋、筆跡等を使用することができる。

本発明における個人認証システムの基本構成を示す図



【特許請求の範囲】

【請求項1】 利用者側端末とセンタ側装置がネットワークを介して接続されたシステムにおいて、人体情報を用いて個人認証を行う個人認証方法であって、

1

該個人認証を行う処理手段は、少なくとも1組の前工程 と後工程に分割されており、該前工程と該後工程の境界 は適応的に変動可能に構成されており、

該個人認証処理において、該利用者側端末は、

利用者の人体情報入力手段により人体情報を入力し、該 人体情報入力手段からの情報を入力として前工程処理手 10 段により前工程処理を行い、該前工程処理手段によって 生成される利用者の特徴を示す特徴データをセンタ側装 置に伝送し、

該センタ側装置は、

該特徴データを入力として後工程処理手段により後工程 処理を行い、該後工程処理手段によって生成される利用 者照合データを、判定処理手段を用いて、予め登録され ている利用者登録データと比較することによって本人か 否かを判定することを特徴とする個人認証方法。

【請求項2】 請求項1に記載の個人認証方法において、

前記少なくとも1組の前工程と前記後工程の境界における特徴データの適応的変動に関して、

前記センタ側装置は、新前工程処理手段と新後工程処理 手段とをセットで生成し、該新前工程処理手段を前記利 用者側端末に伝送し、

該利用者側端末は、該新前工程処理手段を用いて前回と 異なる新特徴データを生成し、

該センタ側装置は、該新特徴データを入力として該新後 工程処理手段を用いて利用者照合データを生成すること 30 を特徴とする個人認証方法。

【請求項3】 請求項1に記載の個人認証方法において、

前記少なくとも1組の前工程と前記後工程の境界における特徴データの適応的変動に関して、

前記センタ側装置は、前記前工程処理手段にリンクすることによって、前記特徴データにスクランブル等のデータ変換を掛けるデータ変換手段と、前記後工程処理手段にリンクすることによって、該データ変換が掛かった特徴データを入力として、利用者照合データを計算するデ 40 ータ解読計算手段とをセットで生成するとともに、該データ変換手段を前記利用者側端末に伝送し、

該利用者側端末は、該データ変換手段を該前工程処理手段にリンクして、前回と異なる新特徴データを生成し、該センタ側装置は、該新特徴データを入力として、該後工程処理手段に該データ解読計算手段をリンクした処理手段を作用させ、利用者照合データを生成することを特徴とする個人認証方法。

【請求項4】 請求項1に記載の個人認証方法において、

前記利用者登録データの保管に関して、

前記センタ側装置は、該利用者登録データの写像変換等の暗号化手段と写像解読等の暗号解読手段をセットで用意し、該暗号化手段を用いて、該利用者登録データに写像変換等を施した暗号化データを利用者側端末に伝送し、該暗号化データが正常に伝送されたことを確認した後、該利用者登録データをセンタ側記録媒体から消去し、

該利用者側端末は、該センタ側装置から伝送された該暗 号化された利用者登録データを記録媒体に記録し、 利用者登録データの個人認証時の利用に関して、 該利用者側端末は、該センタ側装置に該暗号化された利

用者登録データを伝送し、 該センタ側装置は、該写像解読等の暗号解読手段を用い て該写像変換等の暗号化データを解読し、利用者登録デ

照合データと比較することを特徴とする個人認証方法。 【請求項5】 請求項1に記載の個人認証方法において、

ータを得た後、前記判定処理手段を用いて、前記利用者

20 前記利用者登録データの保管に関して、

前記利用者側端末は、該利用者登録データの写像変換等の暗号化手段と写像解読等の暗号解読手段をセットで用意し、該暗号化手段を前記センタ側装置に伝送し、該センタ側装置は、該暗号化手段を用い、該利用者登録データに写像変換等を施した暗号化データを保管するとともに、該利用者登録データの個人認証時の利用に関して、該利用者倒端末は、該センタ側装置に該暗号解読手段を伝送し、

該センタ側装置は、該暗号解読手段を用いて該暗号化された利用者登録データを解読し、利用者登録データを得た後、前記判定処理手段を用いて、前記利用者照合データと比較することを特徴とする個人認証方法。

【請求項6】 請求項5に記載の個人認証方法において、

前記写像変換等の暗号化手段と前記写像解読等の暗号解 読手段の前記セットは、必要に応じて更新できるよう に、プログラムとして記録されていることを特徴とする 個人認証方法。

40 【請求項7】 請求項1に記載の個人認証方法におい

前記センタ側装置から前記利用者側端末への各種処理手 段の伝送及び該利用者側端末から該センタ側装置への利 用者の特徴を示す特徴データの伝送に関して、

該センタ側装置は、該利用者側端末に、該利用者側端末 の公開鍵を用いて、前記前工程処理手段を伝送し、

該利用者側端末は、秘密鍵を用いて該前工程処理手段を 取り出し、該前工程処理手段を作動させて、該特徴デー 夕を計算し、該秘密鍵を用いて、該特徴データを暗号化

50 して該センタ側装置に伝送し、

該センタ側装置は、該利用者側端末の公開鍵を用いて、 該特徴データを取り出し、前記後工程処理を実施するこ とを特徴とする個人認証方法。

【請求項8】 請求項7に記載の個人認証方法におい て、

前記利用者側端末は、利用者のパスワードを鍵として、 秘密鍵を該利用者側端末のフォルダに蓄積管理し、 該利用者が、パスワードを入力することで、秘密鍵を利 用可能にすること特徴とする個人認証方法。

【請求項9】 請求項1に記載の個人認証方法におい て、

前記利用者の人体情報を入力する人体情報入力手段は、 カード型の指紋入力装置であって、指紋画像を蓄積し て、前記利用者側端末に該画像を伝送する機能を有し、 該利用者側端末が保有する前記前工程処理手段は、特徴 要素公開プログラムであって、該プログラムにより計算 される利用者特徴要素は、指紋の隆線方向場ベクトルで あり、

前記センタ側装置が保有する前記後工程処理手段は、認 証データ生成秘密プログラムであり、該プログラムによ 20 り計算される利用者登録データ、および、利用者照合デ ータは、数値変換した多次元ベクトルであること特徴と する個人認証方法。

【請求項10】 請求項1に記載の個人認証方法におい て、

前記個人認証を行う処理手段の少なくとも1組みの前工 程と後工程の分割に関して、

各処理手段は複数n(nは自然数)組に分割されてお ŋ,

前記利用者側端末は、第1番目の前工程結果を前記セン 30 夕側装置に送信し、

該センタ側装置は、該処理結果を入力として第1番目の 後工程を実施し、該結果を該利用者側端末に伝送し、 該利用者側端末は、該結果を入力として第n番目の前工 程を実施し、該結果を該センタ側装置に送信し、

該センタ側装置は、該結果を入力として第n番目の後工 程を実施し、利用者照合データを計算することを特徴と する個人認証方法。

【請求項11】 利用者側端末とセンタ側装置がネット ワークを介して接続された、人体情報を用いて個人認証 40 を行う個人認証処理システムにおいて、コンピュータを 該個人認証処理を行う該センタ側装置として機能させる 個人認証プログラムを記録した記録媒体であって、該個 人認証処理を行う手段は、前工程と後工程に分割されて おり、該前工程と該後工程の境界は適応的に変動可能に 構成されており、該利用者側端末は該前工程処理を行う 前工程処理手段を有し、

該個人認証プログラムは、

該利用者側端末が該前工程処理により生成した人体情報 の特徴データを入力として後工程処理を行う後工程処理 50 ムを記録した記録媒体において、前記人体情報は指紋で

手段と、該後工程処理手段によって生成される利用者照 合データを、予め登録されている利用者登録データと比 較することによって本人か否かを判定する判定処理手段 とを有することを特徴とする個人認証プログラムを記録 した記録媒体。

【請求項12】 請求項11に記載の個人認証プログラ ムを記録した記録媒体において、前記前工程と前記後工 程の境界における特徴データの適応的変動に関して、 該個人認証プログラムは、

10 新前工程処理手段と、前記利用者側端末における処理の ための新後工程処理手段とをセットで生成する手段と、 該新前工程処理手段を前記利用者側端末に伝送する手段 と、該利用者側端末が該新前工程処理手段を用いて生成 した新特徴データを入力として該新後工程処理手段を用 いて利用者照合データを生成する手段とを有することを 特徴とする個人認証プログラムを記録した記録媒体。

【請求項13】 請求項11に記載の個人認証プログラ ムを記録した記録媒体において、前記前工程と前記後工 程の境界における特徴データの適応的変動に関して、

該個人認証プログラムは、

前記前工程処理手段にリンクすることによって、前記特 徴データにスクランブルを掛けるスクランブル手段と、 前記後工程処理手段にリンクすることによって、該スク ランブルが掛かった特徴データを入力として、利用者照 合データを計算する計算手段とをセットで生成する手段 と、該スクランブル手段を前記利用者側端末に伝送する 手段と、

該利用者側端末が該スクランブル手段を用いて生成した 該新特徴データを入力として、該後工程処理手段に該計 算手段をリンクした処理手段を作用させ、利用者照合デ ータを生成する手段とを有することを特徴とする個人認 証プログラムを記録した記録媒体。

【請求項14】 請求項11に記載の個人認証個人認証 プログラムを記録した記録媒体において、前記利用者登 録データの保管に関して、

該個人認証プログラムは、

該利用者登録データの写像変換手段と写像解読手段をセ ットで用意する手段と、該写像変換手段を用いて、該利 用者登録データに写像変換を施した写像変換データを利 用者側端末に伝送する手段と、該写像変換データが正常 に伝送されたことを確認した後、該利用者登録データを センタ側記録媒体から消去する手段と、

利用者登録データの個人認証時の利用の際に、該写像解 読手段を用いて該利用者側端末が伝送した該写像変換デ ータを解読する手段と、解読により利用者登録データを 得た後、前記判定処理手段を用いて、前記利用者照合デ ータと該利用者登録データを比較する手段を有すること を特徴とする個人認証プログラムを記録した記録媒体。

請求項11に記載の個人認証プログラ 【請求項15】

あり、前記利用者側端末が保有する前記前工程処理手段は、特徴要素公開プログラムであって、該プログラムにより計算される前記特徴データは、指紋の隆線方向場ベクトルであり、

前記後工程処理手段は、認証データ生成秘密プログラムであり、該プログラムにより計算される利用者登録データ、および、利用者照合データは、数値変換した多次元ベクトルであること特徴とする個人認証プログラムを記録した記録媒体。

【請求項16】 利用者側端末とセンタ側装置がネットワークを介して接続された、人体情報を用いて個人認証を行う個人認証処理システムにおいて、コンピュータを該個人認証処理を行う該利用者側端末として機能させる個人認証プログラムを記録した記録媒体であって、該個人認証処理を行う手段は、前工程と後工程に分割され、該前工程と該後工程の境界は適応的に変動可能に構成されており、

該個人認証プログラムは、該前工程処理を行う前工程処理手段を有し、

該前工程処理手段は利用者の人体情報を入力する人体情 20 報入力手段からの人体情報を入力として前工程処理を行い、利用者の特徴を示す特徴データを生成し、該特徴データを該センタ側装置に伝送し、該センタ側装置では該特徴データ及び利用者登録データを用いて本人か否かを判定することを特徴とする個人認証プログラムを記録した記録媒体。

【請求項17】 請求項16に記載の個人認証プログラムを記録した記録媒体において、前記前工程と前記後工程の境界における特徴データの適応的変動に関して、該個人認証プログラムは、前記センタ側装置から伝送された新前工程処理手段を用いて前回と異なる新特徴データを生成する手段を有することを特徴とする個人認証プログラムを記録した記録媒体。

【請求項18】 請求項16に記載の個人認証プログラムを記録した記録媒体において、前記利用者登録データの保管に関して、

該個人認証プログラムは、該利用者登録データの写像変換手段と写像解読手段をセットで用意し、該写像変換手段を前記センタ側装置に伝送する手段を有し、

該センタ側装置は、該写像変換手段を用い、該利用者登 40 録データに写像変換を施した写像変換データを保管する とともに、該利用者登録データを消去し、

該個人認証プログラムは更に、該利用者登録データの個人認証時の利用に際し、該センタ側装置に該写像解読手段を伝送し、該センタ側装置は、該写像解読手段を用いて該写像変換データを解読することを特徴とする個人認証プログラムを記録した記録媒体。

【請求項19】 請求項16に記載の個人認証プログラムを記録した記録媒体において、前記人体情報を入力する人体情報入力手段は、カード型の指紋入力装置であっ 50

て、指紋画像を蓄積して、前記利用者側端末に該画像を 伝送する機能を有し、

前記前工程処理手段は、特徴要素公開プログラムであって、該プログラムにより計算される前記特徴データは、 指紋の隆線方向場ベクトルであることを特徴とする個人 認証プログラムを記録した記録媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、個人認証方法及び 10 その装置に関し、特に、センサから得られた身体的特徴 情報を用いて認証を行う方法及びその装置に関する。

[0002]

【従来の技術】従来の個人認証方法を説明するにあたり、まず、通信ネットワークを介したサービスにおけるセキュリティ確保について説明する。セキュリティ確保の手段として、公開鍵暗号方式(PKI方式; Pablic Key Infrastructure)が従来から良く知られている。図13、14は、その方式の概要と問題点を説明した図である。【0003】サイトAとサイトBとの間の通信において、サイトBはサービスを提供する側、具体的には、銀行、信販会社、コンテンツ提供会社などである。サイトAはそのサービスを受ける側、具体的には、銀行の預金自動支払い機、信販加入店端末、個人端末などである。ここで、サービスを提供する側は、サイトAに居る利用者が本人であるかどうかを確認する必要がある。

【0004】従来の公開鍵暗号方式では、先ず、通信開始に先だって、利用者はサイトBに対して証明書の発行要求を行い、サイトBは証明書を発行する。具体的には、利用者が選択した公開鍵に対して、サイトBはサイトAに居る利用者のために秘密鍵を発行し、例えば郵送で利用者に届ける。通信における処理は次の通りである。

【0005】利用者は、サイトAから通信の要求として、証明書の公開鍵を送信する(ステップ1)。サイトBは、乱数を生成し(ステップ2)、サイトAに送信する(ステップ3)。利用者は、自分の秘密鍵を利用して、その乱数を暗号化してサイトBに伝送する(ステップ4)。サイトBは、利用者の公開鍵を利用して、暗号を解く(ステップ5)。サイトBは、サイトAに送信した乱数と暗号を解読して得た乱数をチェックして、一致していれば、利用者が本人であると認証する(ステップ6)。

【0006】この処理では、仮に利用者以外の人が秘密 鍵を利用できないのであれば、乱数は必ず利用者から送 られたことになるので、サイトBは利用者を認証できる ことになる。ここで、秘密鍵は桁数が多くなると記憶し にくいため、通常利用者は秘密鍵をサイトA (パソコン 等)の記憶装置に蓄えて管理する。しかし、この場合、 利用者以外の人が、秘密鍵を見るチャンスが生じかねな いと言う問題が発生する。仮に、秘密鍵を見られてしま えば、第3者が正規の利用者に成りすまして、サービス を受ける脅威が生ずる。

【0007】そこで、第3者がサイトAの記憶装置にアクセスできないように、例えばパスワードを使用して記憶領域に鍵をかける方法が用いられる。しかし、パスワードは盗用される脅威がある。また、サイトAのシステム管理者などはパスワードを知り得る状況にあるため、同様に盗用の脅威がある。すなわち、公開鍵暗号方式は、サイトBとサイトAの間のセキュリティ対策には優れているものの、利用者とサイトAとの間のセキュリテ 10ィは不十分であり、ここにセキュリティホールが存在する。

【0008】これを補うために、パスワードの変わり に、指紋などの人体情報を用いた個人認証の試みが始ま っている。これまで、検討されている個人認証方法の1 つとしてオールインワンカードと呼ばれる指紋認証セン サつきカードを用いる方法が知られている。このカード は、薄型のカードの中に指紋入力センサが組み込まれて おり、利用者がセンサに指を当てるとその画像がカード 内の一時記憶装置に蓄えられ、画像処理により特徴抽出 20 が行われる。その特徴は、あらかじめ同様にして当該利 用者から採取された指紋特徴と照合され、一致かどうか の判定がなされる。カードからは、その認証結果が出力 される。この方法によれば、指紋は個人の身体に備わっ た特徴であり個人ごとに異なるので、パスワードのよう に見られたら直ぐに盗用されると言った脅威はなくな る。この方式と従来の公開鍵暗号方式を組み合わせれ ば、前記セキュリティホールの問題は一見解決されるよ うに見える。

[0009]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記の方法にはいくつかの問題がある。第1の問題はカードとパソコンのインタフェースでの脅威である。すなわち、秘密鍵を蓄積してある領域へのアクセスは、カードから出力される本人として認証したかどうかの1ビット情報によるため、カードとパソコンとの間(インタフェース)で信号が盗取される脅威がある。このインタフェース情報が盗取されれば、第3者が利用者に成りすますことも可能である。

【0010】第2の問題はパソコンから直接秘密鍵を盗 40 取される脅威である。すなわち、パソコンのシステム管 理者など、秘密鍵の蓄積領域にアクセスできる者が存在 するため、例えば、これらの者を通じて、秘密鍵が盗取 される可能性がある。この点は、パスワードを指紋入力 に変えたからと言って解決しない問題である。第3の問題はカード製造会社に依存した認証精度評価の問題である。すなわち、カード内に閉じた認証になるため、認証 の信頼性などは、カード製造会社に依存せざるを得ない。しかし、本来的には、サービスを提供する側がサービスのリスクを考慮して認証精度を決定することが望ま 50

しい。例えば、銀行の預金自動支払いサービスなどにおいて、預金引き出しの額に応じて、本人認証の精度を制御したい場合も考えられる。高額な引き出しの場合には本人認証の精度を高く、低額な預金引き出しであれば使い勝手を優先するなどである。

ጸ

【0011】サービス提供会社としては、認証の信頼性 を自社で、あるいは、第3者機関でチェック(評価)し たいと考えるケースもあるが、カード内で全て秘密に行 われるため精度評価が難しい。つまり、認証のアルゴリ ズムを評価したり、他のアルゴリズムと比較したりする ことが難しいと言う問題がある。第4の問題は端末盗難 による中身解読の脅威である。サイトA 側において指紋 認証を行う従来方式の場合、第3者によりサイトA の認 証装置(端末)が盗難され、認証プログラムが解読さ れ、中身が不正に書き換えらたり、コピーされたりする 脅威がある。このような脅威は、現実にカード式公衆電 話機やカード式パチンコで発生している。それらの装置 は個人認証を目的としたものではないが、カードに料金 情報など秘密の情報を書き込み、使用料金処理をしてい る。同装置が一旦盗難に合い、中の処理が解読される と、偽造カードが大量に発行され、社会問題になること

【0012】第5の問題は認証アルゴリズムのバージョンアップの問題である。第2、第4の問題とも関連するが、認証アルゴリズムが第3者によって解読され、あるいは同様な認証装置(端末や認証カード)が偽造されたような場合、サービス提供側としては、即座に個人認証の方法を変更したいと考えるが、ソフトウエアの更新をサイトAの各端末に対して実施するのはかなりの労力を30必要とする。ましてや、認証装置がカードと言うハードウエアで構成されていれば、認証アルゴリズムの更新はカードそのものを変更しなければならず、利用者に配布したカードを回収して、新しい認証方式のカードを配布するための労力、コストは極めて膨大になる。

【0013】第6の問題は認証の使い易さの問題である。個人認証方法は、利用者の利便性向上、サービス提供側のサービス性向上の観点から、所定の信頼性が確保されるなら、複数の中から選択できることが望ましい。将来の個人認証システムには、モダリティ選択機能が望まれるが、従来は、そのような融通性を持たせた個人認証方法はなかった。

【0014】本発明は上記の点に鑑みてなされたものであり。下記の目的を有する。まず、第1の目的は通信環境でセキュリティホールのない利用者の個人認証を実現することである。すなわち、サイトAとサイトBとの間の通信環境において、従来の方法では、利用者とサイトAとの間にセキュリティーホールが存在したが、本発明では、これをなくし、利用者とサイトBとの間で確実な認証を実現する。

【0015】第2の目的はサービス提供側で認証精度の

10

チェックを可能とすることである。すなわち、従来のように人体情報による認証処理をサービス提供側から見て閉じた環境、例えば、サイトA、または、利用者が所有するカード等で実現するのではなく、サービス提供側が評価可能な環境で実現する。第3の目的は認証アルゴリズムの更新を容易にすることである。すなわち、認証アルゴリズムに第3者による解読等の脅威があった場合、あるいは、サービス変更に伴い認証に融通性を待たせたい場合などに、認証アルゴリズムを直ぐに更新できる環境を提供する。

【0016】第4の目的は認証を使い易くすることである。すなわち、利用者の利便性向上、サービス提供側のサービス性向上の観点から、所定の認証信頼性が確保されると言う前提で、複数の人体情報を選択できるようにする。

[0017]

【課題を解決するための手段】上記の目的を達成するた めに、本発明はつぎのように構成される。本発明は、利 用者側端末とセンタ側装置がネットワークを介して接続 されたシステムにおいて、人体情報を用いて個人認証を 20 行う個人認証方法であって、該個人認証を行う処理手段 は、少なくとも1組の前工程と後工程に分割されてお り、該前工程と該後工程の境界は適応的に変動可能に構 成されており、該個人認証処理において、該利用者側端 末は、利用者の人体情報入力手段 (BioIN) により人体 情報を入力し、該人体情報入力手段 (BioIN) からの情 報を入力として前工程処理手段(ProFow)により前工程 処理を行い、該前工程処理手段(ProFow)によって生成 される利用者の特徴を示す特徴データ (Kaz) をセンタ 側装置に伝送し、該センタ側装置は、該特徴データ (Ka z) を入力として後工程処理手段 (ProLat) により後工 程処理を行い、該後工程処理手段 (ProLat) によって生 成される利用者照合データ(Aki)を、判定処理手段 (ProCOM) を用いて、予め登録されている利用者登録デ ータ(AKI)と比較することによって本人か否かを判定 する。

【0018】上記の構成において、前記少なくとも1組の前工程と前記後工程の境界における特徴データ(Kaz)の適応的変動に関して、前記センタ側装置は、新前工程処理手段(新ProFow)と新後工程処理手段(新ProLat)とをセットで生成し、該新前工程処理手段(新ProFow)を前記利用者側端末に伝送し、該利用者側端末は、該新前工程処理手段(新ProFow)を用いて前回と異なる新特徴データ(新Kaz)を生成し、該センタ側装置は、該新特徴データ(新Kaz)を入力として該新後工程処理手段(新ProLat)を用いて利用者照合データ(Aki)を生成することもできる。

【0019】また、上記の構成において、本発明は、前 該暗号解読手段 (ProProj - 等) を用いて該暗号化され 記少なくとも1組の前工程と前記後工程の境界における た利用者登録データ (AKI - 等) を解読し、利用者登録 特徴データ (Kaz) の適応的変動に関して、前記センタ 50 データ (AKI) を得た後、前記判定処理手段 (ProCOM)

側装置は、前記前工程処理手段 (ProFow) にリンクする ことによって、前記特徴データ(Kaz)にスクランブル 等のデータ変換を掛けるデータ変換手段 (SXPro 等) と、前記後工程処理手段(ProLat)にリンクすることに よって、該データ変換が掛かった特徴データ(Kaz -1) を入力として、利用者照合データ (Aki) を計算するデ ータ解読計算手段(SXPro * '等)とをセットで生成する とともに、該データ変換手段 (SXPro 等) を前記利用者 側端末に伝送し、該利用者側端末は、該データ変換手段 (SXPro 等)を該前工程処理手段 (ProFow) にリンクし て、前回と異なる新特徴データ (新Kaz)を生成し、該 センタ側装置は、該新特徴データ(新Kaz)を入力とし て、該後工程処理手段 (ProLat) に該データ解読計算手 段(SXPro - 等)をリンクした処理手段を作用させ、利 用者照合データ(Aki)を生成するようにしてもよい。 【0020】また、上記の構成において、前記利用者登 録データ(AKI)の保管に関して、前記センタ側装置 は、該利用者登録データ (AKI) の写像変換等の暗号化 手段 (ProProj 等) と写像解読等の暗号解読手段 (ProP roj 「等)をセットで用意し、該暗号化手段 (ProProj 等)を用いて、該利用者登録データ(AKI)に写像変換 等を施した暗号化データ (AKI -1) を利用者側端末に伝 送し、該暗号化データ(AKI ⁻¹等)が正常に伝送された ことを確認した後、該利用者登録データ(AKI)をセン 夕側記録媒体から消去し、該利用者側端末は、該センタ 側装置から伝送された該暗号化された利用者登録データ (AKI 1等) を記録媒体に記録し、利用者登録データ (AKI) の個人認証時の利用に関して、該利用者側端末 は、該センタ側装置に該暗号化された利用者登録データ (AKI⁻¹等)を伝送し、該センタ側装置は、該写像解読 等の暗号化手段 (ProProj *1等) を用いて該写像変換等 の暗号化データ (AKI - '等) を解読し、利用者登録デー 夕 (AKI) を得た後、前記判定処理手段 (ProCOM) を用 いて、前記利用者照合データ (Aki) と比較することと してもよい。

【0021】更に、前記利用者登録データ(AKI)の保管に関して、前記利用者側端末は、該利用者登録データ(AKI)の写像変換等の暗号化手段(ProProj等)と写像解読等の暗号解読手段(ProProj等)を前記センタ側装置に伝送し、該センタ側装置は、該暗号化手段(ProProj等)を用い、該利用者登録データ(AKI)に写像変換等を施した暗号化データ(AKI)を消去する手段を有に、該利用者登録データ(AKI)の個人認証時の利用に関して、該利用者登録データ(AKI)の個人認証時の利用に関して、該利用者倒端末は、該センタ側装置に該暗号解読手段(ProProj 「等)を伝送し、該センタ側装置は、該暗号解読手段(ProProj 「等)を所込し、利用者登録データ(AKI 「等)を解読し、利用者登録データ(AKI 「等)を解読し、利用者登録データ(AKI 「等)を解読し、利用者登録データ(AKI 「等)を解読し、利用者登録データ(AKI)を得た後、前記判定処理手段(ProCOM)

11

を用いて、前記利用者照合データ(Aki)と比較することもできる。

【0022】また、上記の構成において、前記写像変換 等の暗号化手段 (ProProj 等) と前記写像解読等の暗号 解読手段(ProProj ^{- 1}等)の前記セットは、必要に応じ て更新できるように、プログラムとして記録されている (ProSET) こととしてもよい。また、上記の構成におい て、前記センタ側装置から前記利用者側端末への各種処 理手段の伝送及び該利用者側端末から該センタ側装置へ の利用者の特徴を示す特徴データ (Kaz) の伝送に関し て、該センタ側装置は、該利用者側端末に、該利用者側 端末の公開鍵 Pk(siteA)を用いて、前記前工程処理手段 (ProFow) を伝送し、該利用者側端末は、秘密鍵 Sk(si teA)を用いて該前工程処理手段 (ProFow) を取り出し、 該前工程処理手段(ProFow)を作動させて、該特徴デー 夕(Kaz)を計算し、該秘密鍵 Sk(siteA)を用いて、該 特徴データ (Kaz) を暗号化して該センタ側装置に伝送 し、該センタ側装置は、該利用者側端末の公開鍵 Pk(si teA)を用いて、該特徴データ (Kaz)を取り出し、前記 後工程処理を実施することもできる。

【0023】上記の構成においては、前記利用者側端末 は、利用者UAのパスワードPWを鍵として、秘密鍵 Sk(si teA)を該利用者側端末のフォルダに蓄積管理し、該利用 者UAが、パスワードPWを入力することで、秘密鍵 Sk(si teA)を利用可能にすることとしてもよい。また、上記の 構成において、前記利用者UAの人体情報を入力する人体 情報入力手段(BioIN)は、カード型の指紋入力装置で あって、指紋画像を蓄積して、前記利用者側端末に該画 像を伝送する機能を有し、該利用者側端末が保有する前 記前工程処理手段(ProFow)は、特徴要素公開プログラ ムであって、該プログラムにより計算される利用者特徴 要素Kaz は、指紋の隆線方向場ベクトルであり、前記セ ンタ側装置が保有する前記後工程処理手段 (ProLat) は、認証データ生成秘密プログラムであり、該プログラ ムにより計算される利用者登録データ(AKI)、およ び、利用者照合データ(Aki)は、数値変換した多次元 ベクトルであることとしてもよい。

【0024】更に、上記構成において、前記個人認証を行う処理手段の少なくとも1組みの前工程と後工程の分割に関して、各処理手段は複数n(nは自然数)組に分40割されており、前記利用者側端末は、第1番目の前工程結果を前記センタ側装置に送信し、該センタ側装置は、該処理結果を入力として第1番目の後工程を実施し、該結果を該利用者側端末に伝送し、該利用者側端末は、該結果を入力として第n番目の前工程を実施し、該結果を該センタ側装置に送信し、該センタ側装置は、該結果を入力として第n番目の後工程を実施し、利用者照合データを計算することとしてもよい。

【0025】上記の通り、本発明によれば、個人認証の 工程を端末側の処理とセンタ側の処理とに分け、端末側 50

からは特徴を示すデータを送信することとしているので、人体情報そのものを送信する場合に比較してデータ 伝送量を削減でき、また、認証結果を送信する場合より 高いセキュリティーを得ることが可能である。また、伝送データを暗号化したり、スクランブルをかけることにより更にセキュリティーを高めることが可能となる。また、サービスの提供側で認証精度のチェックが可能となる。また、登録データを利用者側端末に置くことが可能となり、セキュリティー及び利用者にとっての利便性が 更に向上する。

【0026】また、センタ側装置は最適なプログラムを端末側に送ることが可能となり、認証アルゴリズムを容易に更新することが可能となる。更に、利用者と利用者側端末間のセキュリティーホールがなくなり、確実な認証が可能となる。上記の目的を達成するために、本発明はつぎのように構成することも可能である。

【0027】本発明は、利用者側端末とセンタ側装置が ネットワークを介して接続された、人体情報を用いて個 人認証を行う個人認証処理システムにおいて、コンピュ 20 ータを該個人認証処理を行う該センタ側装置として機能 させる個人認証プログラムを記録した記録媒体であっ て、該個人認証処理を行う手段は、前工程と後工程に分 割されており、該前工程と該後工程の境界は適応的に変 動可能に構成されており、該利用者側端末は該前工程処 理を行う前工程処理手段を有し、該個人認証プログラム は、該利用者側端末が該前工程処理により生成した人体 情報の特徴データ (Kaz) を入力として後工程処理を行 う後工程処理手段と、該後工程処理手段によって生成さ れる利用者照合データ(Aki)を、予め登録されている 利用者登録データ(AKI)と比較することによって本人 か否かを判定する判定処理手段(ProCOM)とを有する。 【0028】上記の構成において、前記前工程と前記後 工程の境界における特徴データ (Kaz) の適応的変動に 関して、該個人認証プログラムは、新前工程処理手段 (新ProFow) と、前記利用者側端末における処理のため の新後工程処理手段(新ProLat)とをセットで生成する 手段と、該新前工程処理手段(新ProFow)を前記利用者 側端末に伝送する手段と、該利用者側端末が該新前工程 処理手段(新ProFow)を用いて生成した新特徴データ

(新Kaz) を入力として該新後工程処理手段(新ProLat)を用いて利用者照合データ(Aki)を生成する手段とを有することとしてもよい。

【0029】また、上記の構成において、該個人認証プログラムは、前記前工程処理手段(ProFow)にリンクすることによって、前記特徴データ(Kaz)にスクランブルを掛けるスクランブル手段(SXPro)と、前記後工程処理手段(ProLat)にリンクすることによって、該スクランブルが掛かった特徴データ(Kaz ⁻¹)を入力として、利用者照合データ(Aki)を計算する計算手段(SXPro ⁻¹)とをセットで生成する手段と、該スクランブル

手段(SXPro)を前記利用者側端末に伝送する手段と、該利用者側端末が該スクランプル手段(SXPro)を用いて生成した該新特徴データ(新Kaz)を入力として、該後工程処理手段(ProLat)に該計算手段(SXPro ')をリンクした処理手段を作用させ、利用者照合データ(Aki)を生成する手段とを有してもよい。

【0030】また、上記の構成において、前記利用者登 録データ(AKI)の保管に関し、該個人認証プログラム は、該利用者登録データ (AKI) の写像変換手段 (ProP roj) と写像解読手段 (ProProj -1) をセットで用意す る手段と、該写像変換手段 (ProProj) を用いて、該利 用者登録データ (AKI) に写像変換を施した写像変換デ ータ(AKI⁻¹)を利用者側端末に伝送する手段と、該写 像変換データ (AKI ⁻¹) が正常に伝送されたことを確認 した後、該利用者登録データ (AKI) をセンタ側記録媒 体から消去する手段と、利用者登録データ (AKI) の個 人認証時の利用の際に、該写像解読手段 (ProProj - ') を用いて該利用者側端末が伝送した該写像変換データ (AKI -1) を解読する手段と、解読により利用者登録デ ータ (AKI) を得た後、前記判定処理手段 (ProCOM) を 用いて、前記利用者照合データ (Aki) と該利用者登録 データ(AKI)を比較する手段を有することも可能であ

【0031】また、上記の構成において、前記人体情報 は指紋であり、前記利用者側端末が保有する前記前工程 処理手段(ProFow)は、特徴要素公開プログラムであっ て、該プログラムにより計算される前記特徴データ(Ka z) は、指紋の隆線方向場ベクトルであり、前記後工程 処理手段(ProLat)は、認証データ生成秘密プログラ ムであり、該プログラムにより計算される利用者登録デ 30 ータ(AKI)、および、利用者照合データ(Aki)は、 数値変換した多次元ベクトルであることとしてもよい。 【0032】上記の記録媒体に記録されたプログラムを コンピュータにインストールすることによって、本発明 の個人認証方法を実行することができる。上記の目的を 達成するために、更に本発明はつぎのように構成するこ とも可能である。本発明は、利用者側端末とセンタ側装 置がネットワークを介して接続された、人体情報を用い て個人認証を行う個人認証処理システムにおいて、コン ピュータを該個人認証処理を行う該利用者側端末として 40 機能させる個人認証プログラムを記録した記録媒体であ って、該個人認証処理を行う手段は、前工程と後工程に 分割され、該前工程と該後工程の境界は適応的に変動可 能に構成されており、該個人認証プログラムは、該前工 程処理を行う前工程処理手段を有し、該前工程処理手段 は利用者の人体情報を入力する人体情報入力手段 (Biol N)からの人体情報を入力として前工程処理を行い、利 用者の特徴を示す特徴データ (Kaz) を生成し、該特徴 データ (Kaz) 該センタ側装置に伝送し、該センタ側装 置では該特徴データ(Kaz)及び利用者登録データ(AK

1)を用いて本人か否かを判定する。

【0033】上記の構成において、前記前工程と前記後 工程の境界における特徴データ (Kaz) の適応的変動に 関して、該個人認証プログラムは、前記センタ側装置か ら伝送された新前工程処理手段(新ProFow)を用いて前 回と異なる新特徴データ (新Kaz) を生成する手段を有 することとしてもよい。また、上記の構成において、前 記利用者登録データ (AKI) の保管に関して、該個人認 証プログラムは、該利用者登録データ(AKI)の写像変 換手段 (ProProj) と写像解読手段 (ProProj -1) をセ ットで用意し、該写像変換手段(ProProj)を前記セン 夕側装置に伝送する手段を有し、該センタ側装置は、該 写像変換手段(ProProj)を用い、該AKI に写像変換を 施した写像変換データ(AKI⁻¹)を保管するとともに、 該利用者登録データ(AKI)を消去し、該個人認証プロ グラムは更に、該利用者登録データ(AKI)の個人認証 時の利用に際し、該センタ側装置に該写像解読手段 (Pr oProj -1) を伝送し、該センタ側装置は、該写像解読手 段(ProProj ⁻¹)を用いて該写像変換データ(AKI ⁻¹) を解読することとしてもよい。

【0034】更に、上記の構成において、前記人体情報を入力する人体情報入力手段(BioIN)は、カード型の指紋入力装置であって、指紋画像を蓄積して、前記利用者側端末に該画像を伝送する機能を有し、前記前工程処理手段(ProFow)は、特徴要素公開プログラムであって、該プログラムにより計算される前記特徴データ(Kaz)は、指紋の隆線方向場ベクトルであることとしてもよい。

【0035】上記の記録媒体に記録されたプログラムをコンピュータにインストールすることによっても、本発明の個人認証方法を実行することができる。本発明の更なる機能、特徴については発明の実施の形態において添付の図面を参照して詳細に説明する。

[0036]

【発明の実施の形態】次に、本発明の実施例における個人認証システムについて、図面を参照して説明する。図1に本発明の実施の形態における個人認証システムの基本構成を示す。なお、図1は主要な構成要素を示しており、詳細については各実施例中で説明する。

【0037】本実施の形態において、サイトAには、所定のプログラムに従って処理を実行するパソコン等の処理装置1と、利用者UAの人体情報を入力する手段BioINが備えられている。BioINはその処理装置に接続されている。また、画面表示を行うためのモニタ3が処理装置1に接続される。その処理装置には特徴要素抽出のための前工程プログラムProFow、モニタ3にバイオデータ取得方法などのガイド情報を示すプログラムGUI、他の装置と通信を行うための通信手段5が備えられる。なお、BioINやProFow等は各構成要素を示す記号であり、以

50 下、記号のみでその要素を参照する場合がある。以下で

新たに説明する要素についても同様である。

【0038】さて、BioIN の例としては、指紋入力セン サがある。指紋の検出方式としては光学式、静電容量式 などがあり、例えば、300x300 画素、8bit階調、500dpi 程度の性能を持つ指紋画像が出力される。ProFow、GUI は、サイトB から伝送されても良いし、CD-ROMやフロッ ピーディスク等に記録し、郵送等されたものをサイトA でインストールしてもよい。

【0039】サイトBには、所定のプログラムに従って る。処理装置7はセンタ側装置、あるいは認証サーバと 称してもよい。処理装置?には、サービス提供側サイト A で計算される後述の利用者特徴要素Kaz を入力とし て、バイオ認証登録データAKI、または、認証データAk i を計算する後工程プログラムProLat、AKI とAki とを 比較する認証データ比較プログラムProComが備えられ る。また、通信手段9を有し、ネットワーク11を介し てサイトA の処理装置1と通信を行なう。

【0040】動作の概要は次の通りである。詳細動作に ついては後述する。利用者UAの操作により、サイトAか 20 らサイトB に対してサービス要求Req すると、サイトB は、サイトA の画面を通じて、利用者にセンサに指を乗 せるように指示する。具体的には、GUI プログラムを作 動させると、利用者との対話形式により、センサに置く 指の種類、方向などが指示される。その指示通りに、指 を乗せると指紋画像が取得できる。サイトAは特徴要素 Kaz を抽出し、サイトBに伝送する。伝送する方法とし ては、例えば、サイトA が予め公開鍵暗号方式に基づく 公開鍵、秘密鍵を保有しており、秘密鍵を用いて特徴要 素Kaz を暗号化して伝送する方法が考えられる。秘密鍵 30 れる。 の管理に関しては、サイトA に秘密鍵を保管するフォル ダを設け、このフォルダの開閉にパスワードPWを記憶鍵 として用いる方法が考えられる。つまり、利用者は、GU I プログラムの指示に従って、センサに指を乗せた後、 PWを入力して秘密鍵を取り出し、この秘密鍵を用いてを 暗号化して、サイトB に伝送する。

【0041】サイトBでは、暗号化されたKazを受信す ると、公開鍵を用いてこれを解読し、Kaz を得る。次に Kaz を入力として、後工程プログラムProLatを作動さ せ、特徴要素Kaz を入力として認証データAki を計算す る。ProLatの処理が済んだデータを利用者の認証が可能 になったデータと言う意味で認証データAki と称してい る。

【0042】その認証データ Akiは、通信に先だって同 様な方法で計算されたバイオ認証登録データAKI と比較 する。このプログラムが認証データ比較プログラムProC OMである。ProCOMの具体的な処理例はしきい値処理であ り、Aki がAKI と比較して所定のしきい値条件を満たし た場合、利用者UAを本人と認証し、満たさなかった場 合、認証しない。

【0043】次に、上記の構成要素のうち特徴要素抽出 処理を行うProFowの機能についてより詳細に説明する。 指紋入力センサからの出力は、パソコン等の処理装置内 に取り込まれ、画像処理として、指紋画像のノイズ除去 処理、細線化処理などが実施され、特徴要素抽出処理と して、小プロック分割処理、小ブロック内の切断・分岐 点検出処理、小プロック内の隆線ベクトル検出処理など が実施される。ここでは、小ブロック内の切断・分岐点 マップ(これはマニューシャと呼ばれる)、あるいは、 処理を実行するコンピュータ等の処理装置7が備えられ 10 小ブロック内の隆線ベクトルを利用者の特徴要素Kaz と

16

【0044】Kaz が隆線ベクトルの場合の例を図2に示 す。300x300 画素を10x10 画素のプロックに分割する と、小ブロックが30x30 できる。指がセンサの何処に触 れるか分からないので、画像を取り込んだ後、先ず、大 まかな位置あわせを行う(平行移動と回転)。位置合わ せには、ずらしマッチングによる誤差最小法、または、 マニューシャ情報のマッチングを用いてもよい。位置合 わせの後、各小プロックについて指紋の隆線を検出し、 その方向を例えば、16方向で代表させ4bitで表すと、Ka z は、図3のように、900 次元(各次元4bit)のベクト ルになる。

【0045】この隆線ベクトルは、仮に指の位置を大ま かに合わせても、指をセンサに乗せるタイミング、押す 圧力、皮膚の弾力性などにより変化する。つまり、ある 揺らぎを持って個人毎に異なる特徴を示す。次に、後工 程処理プログラムProLatによる認証データAki を求める 計算処理について説明する。Kaz からAki を求める計算 としては、変数変換、異次元特徴空間への展開が考えら

【0046】まず、変数変換の具体例を以下に説明す る。図3のようにして隆線ベクトルが得られたとする。 各次元は指紋の方向性を示しているが、離散値である。 図4 (a) は、2本の指紋隆線の和を求めた概念を示し たものである。ここで、指紋は明瞭に検出される場合と 掠れる場合がある。上側の隆線が掠れて明瞭でない場 合、2本の指紋隆線の和は、図4(b)のように、図4 (a) の場合より右回転の大きなベクトルになる。 掠れ やすい部分は、個体間で共通なものと、個体内に閉じて 40 いる場合がある。

【0047】いずれの場合であっても、その傾向が分か っていれば変換が可能である。具体的には、あるベクト ル次元において取るべき方向の偏りが分かっていれば (統計的に求めておけば) この係数を掛け、離散値を変

更できる。このような処理は、指紋の大量のデータベー スに基づいて処理しなければならず、サイトB のサーバ において実施しやすい処理である。

【0048】次に、異次元特徴空間への展開の具体例を 説明する。隆線ベクトルの各次元(または、所定の部分 50 次元列)について、信頼度が異なることがある。指紋が

明確に検出できてその方向も安定している場合はその方 向の離散値は高いと言えるが、センサの上記部分小プロ ック内に複数の隆線が混入しその線が明瞭でない場合は その方向の離散値の信頼度は低いと言える。

17

【0049】従って、このように各プロック毎に信頼度 を求めておき、検出された隆線ベクトルに信頼度を掛け て、照合処理をしても良い。信頼度を掛けた特徴空間 は、信頼度を掛けない特徴空間に対して歪んでいるの で、一種の異次元特徴空間と言える。更に、センサが複 数あり、各センサから異種の特徴が得られる場合、この 10 統合処理も後工程プログラムProLatでおこなう。その詳 細は後述する。

【0050】本発明の個人認証システムにおける一連の 処理の中には、「ア;画像入力処理」「イ;雑音除去処 理」「ウ;細線化処理」「エ;隆線抽出処理」「オ;隆 線プロック化処理(隆線ベクトル抽出処理)」「カ;隆 線の端点・分岐点抽出処理(マニューシャ抽出処理)」 「キ;特徴データスクランブル処理」「ク;特徴データ スクランブル解読処理」「ケ;特徴データ重み付け処 理」「コ;複数特徴統合化処理」「サ;利用者照合デー 20 変化すると考えられる。なお、特徴要素抽出処理の詳細 夕生成処理」「シ;登録データ照合データ比較判定処 理」等がある。本発明においては、「キ」までを前工 程、「ク」からを後工程とするのみでなく、「ア、ウ、 オ、キ、ケ、サ」を前工程、「イ、エ、カ、ク、コ、 シ」を後工程とすることも可能である。また、その他の 組み合わせも可能である。適応的に分割可能とはこのよ うな分割も含まれる。

【0051】続いて、上記個人認証システムの動作を、 3つの実施例を取り上げて図を参照して説明する。ま ず、第1の実施例における通信開始に先立って行われる 利用者登録処理について図5のフロー図を用いて説明す る。サイトA を利用する利用者UAから証明書発行要求、 つまり、公開鍵の証明要求があると(ステップ0-1)、サイトB では、サイトA の秘密鍵を生成し(ステ ップ1-1)、これら情報を証明書の発行として、サイ トA に送る(ステップ2)。ここまでは、従来の公開鍵 暗号方式による認証方式と同様である。

【0052】本発明では、サービスを受けるには、バイ オ証明書の発行が必要となる。それは以下のような処理 により行われる。サイトA からバイオ証明書発行要求が 40 あると、サイトB では、バイオ認証プログラムを生成す る。具体的には、GUI 制御プログラムProGUI、特徴要素 抽出のための前工程プログラムProFow、認証データ生成 のための後工程プログラムProLat、認証データ比較プロ グラムProCOMを生成する(ステップ1-2)。

【0053】ProGUIとProFowは、サイトA の公開鍵Pk(s iteA) で暗号化されサイトB からサイトA に伝送される (ステップ3)。サイトA では、秘密鍵Sk(siteA) を用 いてこれを解読し、ProGUIとProFowを取り出す(ステッ プ5)。ここで、秘密鍵Sk(siteA)の利用に関しては、

パスワードPWを併用してもよい(ステップ4)。ProGUI は、サイトA にインストールされて、利用者UAに画面と の対話形式で指紋入力などを指示する(ステップ6)。 続いて、ProFowは特徴要素抽出処理を行う(ステップ 7)。

【0054】具体的には、指をセンサに乗せる(ステッ プ7-1) とセンサは、指紋画像FIN-Ima を取得し(7 -2)、サイトA の処理装置に伝送する。次に、特徴要 素抽出プログラムProFowを作動し(7-3)、その結果 である利用者特徴要素Kazoを抽出する(ステップ7ー 4)。ここで、記号Kazaにおける0 は登録時、つまり初 回を意味する。

【0055】図5には、Kaz。の具体例として、情報量を 示している。生データは300X300 画素で90KByte 、隆線 の方向場ベクトルは5KByte、指紋パターンの分岐点、端 点等を集めたマニューシャ情報は300Byte 程度であり、 これらは全て実施可能である。ここでは主に、Kazoの具 体例として、隆線の方向場ベクトルを考える。同ベクト ルの場合、通常1000次元以上もあるので、指を押す度に については後述する。

【0056】続いて、Kaz。は、秘密鍵Sk(siteA) で暗号 化して、サイトB に伝送される(ステップ8-1)。こ れは、サイトA の利用者の署名を付けてサイトB に伝送 することを意味している。サイトB では、公開鍵Pk(sit eA) を用いて、Kazoを得る(ステップ8-2)。サイト B は、確実にA から伝送されたことが分かる。次に、認 証データ生成のための後工程プログラムProLatを作動 し、認証登録データAKI。を計算する(ステップ10)。 30 そして、AKI。は、サイトB において鍵を掛けて保管する (ステップ20)。

【0057】続いて、第1の実施例における通信中の処 理について図6を用いて説明する。利用者UAからサービ ス要求があると(ステップ1)、サイトB は、パスワー ド入力および指紋入力を要求する。以降、利用者登録処 理と同様なステップ4~ステップ8-2の処理によっ て、Kaz』(m 回目のKaz を意味する)が計算され、暗 号化され、サイトB に伝送され、サイトB では、暗号を 解読し、Kaz 』を得る。次に、認証データ生成のための 後工程プログラムPloLatを作動し、認証データAki 。を 計算する(ステップ10)。そして、AKI。を金庫から取 り出し(ステップ11)、ProComを作動し、Aki LとAK I。を比較し、Aki . がAKI。の許容範囲であれば認証する (ステップ12)。

【0058】ここで、AKI。の保管に関して、サイトBに 保管されることに心理的抵抗感がある場合には、AKI。を サイトB の秘密鍵で暗号化したデータAKI。1を、サイト A の公開鍵で暗号化して、サイトA に伝送し、サイトA では、サイトA の秘密鍵でこれを解き、AKI。1をサイト 50 A で保管しても良い。サイトB でAKI。を利用する際は、

サイトB はサイトA から、AKI。」を伝送してもらい、サイトB の秘密鍵で解き、AKI。を再生して使用してもよい。

【0059】利用者の本人確認が出来た後は、サイトBは、サイトAの公開鍵Pk(siteA)を用いてコンテンツを暗号化して、サイトAに伝送する(ステップ30)。また、サイトAでは秘密鍵Sk(siteA)を用いて暗号を解き、そのコンテンツを得ることができる(ステップ31)。次に、第2の実施例について説明する。第2の実施例は、サイトAにおいて、利用者UAの特徴要素Kazを10第三者に盗取されないようにするための発明の実施例であって、サイトAでKazを計算する過程において、サイトBが保有するスクランブル解読プログラムによってのみ解読できるようなスクランブルをKazに施す処理を行う。

【0060】また、サイトBにおいて計算したAKIをサイトB側の第三者が簡単に読み出せないようにするため、AKIを写像変換してサイトAに伝送し、写像変換されたAKIをサイトAにおいて保管する。ここでの写像変換とは、例えば、n次元の特徴空間があった場合、各次20元に乱数等の係数を掛けることで、特徴データを意味不明にする。また、写像解読とは掛けた乱数で割って元に戻すこと等の方法がある。

【0061】また、暗号化、暗号解読(あるいは復号

化)とは、各次元の特徴コードを共通鍵暗号方式、公開 鍵暗号方式などで、更に安全に保護することである。第 2の実施例における利用者登録処理を図7を用いて説明 する。以下、図5と異なる点のみ説明する。図には下二 重線で示す。サイトA から、サイトB にバイオ証明書発 行要求があると(ステップ0-1)、サイトBは、特徴 30 に保管(蓄積)する。 要素抽出プログラムProFowと共に、ProFowにリンクする ことでKaz の順列にスクランブルを掛けるスクランブル プログラムSXPro と、このスクランプルを解読してKaz を復元するスクランブル解読プログラムSXPro - を生成 する。更に、認証データ生成プログラムProLatと共に、 該ProLatにリンクすることでAKI を簡単に解読できなく する写像変換プログラムProProj と、この写像を解読す るプログラムProProj ⁻¹、および、認証データ比較する プログラムProComを生成する(ステップ1-2)。サイ トA には、通信開始に先だって、サイトB から ProFow とSXPro が伝送される。二つのプログラムはリンクさ れ、スクランブルされたKaz が計算される機能となる。 【0062】同図(ステップ7)において、利用者が指 紋を入力すると、 ProFow とSXProによって、スクラン プルされた $Kaz_{0.0}$ 'が計算される(ステップ7-5)。 ここで、nはn回目に伝送されるSXPro を示す。ここ で、ProFowは、Kaz を計算する指紋認証アルゴリズムに 直接関わるプログラムの前半部分なので頻繁に変更する ことはない。一方、SXPro はKaz のスクランブル機能で

あって、直接、認証アルゴリズムに係わらないプログラ 50

ムなので、頻繁に変更する。例えば、認証要求の度に変 更しても良い。

【0063】ステップ8-1において、Kazo.。」はサイトAの秘密鍵Sk(siteA)で暗号化してサイトBに伝送する。これは、サイトAの利用者UAの署名を付けてサイトBに伝送することを意味し、サイトBは公開鍵Pk(site A)を用いて解読し、Kazo.。」を得る(ステップ8-2)。サイトAの公開鍵を用いて解読することで、確実にサイトAから送られたことが分かる。

【0064】ステップ9において、スクランブル解読プログラムSXPro。「を用い、利用者特徴要素Kaz。を復元する。ステップ10において、認証データ生成プログラム(秘密) ProLatを作動し、認証登録データAKI。を計算する。ステップ11において、n回目の写像変換プログラムProProj。を用いて、AKI。の写像AKI。」「を計算する。毎回異なる写像データにするので、サイトA、Bのどちらに保管しても偽造が難しい。

【0065】ここで、ProLatを作動させAKI。を計算し、この結果をProProj。の入力として、AkIO,n-lを計算するのではなく、ProLatとProProj。をリンクして、これにKaz。を入力として、直接にAKI。。「を計算する方法を用いても良い。ステップ12において、AKI。」「をサイトAの公開鍵Pk(siteA)で暗号化し、サイトAに伝送する。公開鍵を用いることで、この暗号化されたデータはサイトAの利用者UA以外の者が解読できないので、確実にサイトAに送ることができる。ステップ13において、秘密鍵Sk(siteA)で解読して、AKI。。「を計算し、ステップ14において、次の図8に示す通信中の処理のために、nをn-lに置き換えて、AKI。」「をサイトAに保管(萎種)する。

【0066】ステップ15~17にて、AKI。。。」」」がサイトBからサイトAに確実に伝送されたことを確認した後、サイトBのAKI。を消去する。このようにすることで、AKI。はサイトBにも、サイトAにも残らないので、盗取などに対して安全である。次に、第2の実施例における通信中の処理を図8を用いて説明する。以下、図6と異なる部分のみ説明する。

【0067】ステップ1において、サイトBにサービス要求があると、サイトBは、スクランブルプログラムSXPro。「、写像変換プログラムSXPro」「、写像変換プログラムProProj」、「を生成する。ステップ7、8において、利用者が回回目の指を押すと、Kazmが得られ、これにスクランブルを掛け、Kazm-1を得る。これと、前回写像変換された認証登録データAKI。」「」とを公開鍵暗号方式で、サイトBに伝送する。サイトBでは、ステップ8-2において、これを解き、Kazm-1とAKI。」「」を得る。

【0068】ステップ10において、ProLatを用いて、Aki を計算し、ステップ11において、前回用いた写像変換を解読するプログラムProProj $_{0-1}$ で用い、AK

I。。''を入力として、AKI。を計算する。ステップ12において、ProComを用いて、Aki とAKI。とを比較する。もし、Aki がAKI。の許容範囲であれば、認証する。

21

【0069】ステップ13において、今回の写像変換プログラムProProj。を用い、AKI。の写像AKI。。。「を計算する。これは、次回の認証の登録データとするものである。ここで、AKI。は、Aki の値を反映して修正(更新)してもよい。この場合AKI。はAKI、とする。ステップ14において、AKI。。「を公開鍵暗号方式でサイトAに伝送し、サイトAでは、nをn-1として、AKI。」。「として蓄積する。

【0071】次に、第3の実施例における利用者登録処理について図9を用いて説明する。以下、図5、図7と異なる部分のみ説明する。ステップ0-2において、バイオ証明証発行要求があると、サイトBにおいて、ProFow、SXPro。、SXPro。「、および、認証データ生成プログラム(秘密)ProLat、写像プログラムセットを生成するプログラムProSET、認証データ比較プログラムProComを生成する。

【0072】ProSETは、図7で説明した、ProProj、ProProj⁻¹のセットを生成する。ステップ50において、ProSETを用いて、今回の写像変換プログラムProProj。、次回の写像解読プログラムProProj。⁻¹を生成する。ステップ8-1において、公開鍵暗号方式を用いて、Kazoon⁻¹、および、ProProj。を伝送する。

【0073】ステップ11において、ProProj。を用い、 AKI_0 の写像 AKI_0 。 C^{-1} を計算し、ステップ12において、n をn-1 として、 AKI_0 。 C^{-1} を計算し、ステップ12において登録保管する。次に、図10を用いて第3の実施例における通信中の処理を説明する。ステップ50において、ProSETを用いて、ProProj。、ProProj。 C^{-1} を生成する。また、ステップ51において、前回生成されメモリに蓄積されている「今回使用する写像解読プログラ $\Delta ProProj$ 。 C^{-1} 」を読み出す。

【0074】ステップ11において、前回の写像解読プログラムProProj $_{n-1}$ ⁻¹を用いて、保管してあるAKI $_{0,n-1}$ ⁻¹を解読し、AKI。を計算する。ステップ12において、ProComn を用い、Aki 。とAKI。を比較し、Aki 。 がAKI。の許容範囲であれば、認証する。ステップ13において、今回の写像変換プログラムProProj 。 を用い、AKI。の写像AKI。 $_{n-1}$ ⁻¹を計算する。

【0075】ステップ14において、n をn-1 として、 $AKI_{0...-1}^{-1}$ を登録する。ステップ15、16によって、サイトA は、 $AKI_{0...-1}^{-1}$ が、サイトB に登録されたことを知る。ステップ51では、n をn-1 として、 $ProProj_{n-1}^{-1}$ を保管する。以上の説明において、サイトA とサイトB との通信について説明した。

【0076】しかし、本発明は、サイトAとサイトBからなる構成に限定されず、例えば、サイトAとサイトBとの間に第3の局(認証局)を設けてもよい。即ち、サービス提供にあたって、利用者はサイトC(認証局)に本人登録(証明証発行要求)を行う。サイトCからサイトAの利用者UAに対して、上記の各実施例においてサイトBからサイトAに伝送されたと同様なプログラム、例えば、ProFow、SXProなどが伝送される。

【0077】また、サイトCからサイトBに対しては、サイトBで生成していたと同様なプログラム、例えば、ProLat、SXPro⁻¹、ProCom等が伝送される。その後の処理は、各実施例でサイトAとサイトBとの間で行われた流れでも良いし、また、AKIの計算、保管をサイトCで20行っても良い。サイトC(認証局)を信頼性の高い中立的な機関とすることで、個人の特徴情報の管理に関して、より安全なシステムを構築できる。

【0078】さて、次に、従来の技術で説明したような種々の脅威に対する本発明の安全性について説明する。

(1)まず、本発明における通信中の脅威に対する安全性について説明する。上述したように、本発明では、サイトA,B間で、認証処理を行う各種プログラム、Kaz、AKI等を伝送する。伝送中にデータが盗取される脅威については、公開鍵暗号方式を組み合わせて使用することで対処できる。

【0079】例えば、サイトBが、前処理過程プログラムProFowをサイトAに確実に伝送しようとするときは、サイトBはサイトAの公開鍵Sk(siteA)で暗号化してサイトAに伝送する。サイトAでは、自分の秘密鍵Sk(siteA)でこれを解読し、ProFowを入手する。また、KazをサイトAからサイトBに伝送しようとする場合、サイトAでは秘密鍵Sk(siteA)で暗号化して伝送し、サイトBでは公開鍵Sk(siteA)で解読してこれを入手する。これにより、サイトBはKazが確実にサイトAから送られて40きたことを知ることが出来る。

【0080】(2)本発明における利用者とサイトAの間の脅威に対する安全性については、パスワードと指紋を併用する認証方式の場合、パスワードが仮に盗まれた場合でも指紋の認証が出来なければサイトBは利用者を認証することはないので、脅威は少ない。

(3) 次に、サイトA 端末内のProFowが解読される場合の脅威に対する安全性について説明する。

【0081】ProFowが解読されコピーされると、疑似端 末を作ってこれに指紋センサを接続することで、Kaz の 50 一つである隆線ベクトルが計算できる環境ができあが る。しかし、利用者以外が指をセンサに押し当てても、 計算されるKaz は正規の利用者とは異なるので、仮にこ のKaz がサイトB に伝送されてもAki は異なるので認証 はできない。

【0082】(4) また、正規の利用者センサに指を押した際のKaz を何らかの方法でProFowの中から読みとり、これをサイトBに伝送することにより成りすましが成立するのではないかと言う脅威については、サイトBにおいて、Kaz の揺らぎを検出、または、Kaz を入力とし計算されるAki の揺らぎを検出することで、不審を検 10出できる。

【0083】つまり、前述のように、正規な利用者UAがセンサに指を押し当てたときは、Kaz、あるいは、Akiは所定の揺らぎを持つ。数100次元のKazが全く同じ数値で入力されることは確率的に少ない。従って、KazやAkiの数値を前回と比較し「異常に高い同一性」を認めた場合には、成りすましの脅威を感知して、後述のように回避処理をとることが出来る。

【0084】(5) Kaz 盗取、偽造の脅威に対抗する手段として、前述したように、本発明においては、Kaz の計算において、これにスクランブルを掛けることを可能としている。それにはプログラムSXPro とこれを解読するプログラムSXPro 「を用いる。前述したように、サイトB は利用者を認証しようとしたときに、SXPro とSXPro 「つセットを用意し、SXPro をサイトA に伝送する。サイトA ではProFowとSXPro をリンクして新しい特徴要素抽出のための前工程プログラムnewProFow を生成する。同プログラムは、認証要求がある毎に変化する。

【0085】同様に、サイトBでは、SXPro⁻¹とProLatをリンクして、新しい後工程プログラムnewProLatを生成する。newProLatは、スクランブルが掛かったKazを入力として、Aki、もしくは、AKIを計算する。newProFowは、(1)ProFowを作動させてその出力であるKazにスクランブルが掛かるように作用する構成と、(2)ProFowの処理過程でKazが計算される途中にKazの順列にスクランブルが掛かるように作用する構成とが可能である。

【0086】前者の構成では、二つのプログラムのリンクは簡単であるが、スクランブルの方法が解読されやすい問題がある。後者は、スクランブルのアルゴリズムが 40 完全に解読されない限りKaz を偽造することは難しい。スクランブルのプログラムの半分はサイトB が持つことになるので、(2)の構成を採用することによって、サイトA でのKaz 偽造の脅威は回避できる。

【0087】次に、サイトBでの脅威について説明する。サービスを提供するサイトB側においても、システム管理者、従業員等による成りすましに不正行為の脅威がある。成りすましは、Kazの取得と偽造もしくは、AKIの取得とAki 偽造によって可能性がある。このうち、Kazの取得については、スクランブルが掛かる前述のne

wProLat を用いることにより、Kaz がそのまま同プログラムの入力データとなることは無いので、Kaz を簡単に読みとることは困難である。

【0088】問題は、newProLat の出力である認証データAki、あるいは、被照合データであるバイオ認証登録データAKIを盗取される脅威である。AKIが盗取されれば、同様な認証データAkiを偽造し、両者をProCOMに入力すれば、認証が成立してしまうからである。従って、利用者の中には、AKIをサービス提供側に置くことに対して抵抗感を持つ人もいる。

【0089】(6) この対策としては、認証登録データAKIの管理をサイトBではなく、安全性を確保した上でサイトAで行う方法がある、この詳細については前述した通りである。

(7) AKI 盗取の脅威を回避する他の手段として、AK I をサイトB で保管するものの、AKI を写像変換し(鍵を用いて一種の暗号を掛ける)、その逆写像変換の鍵をサイトA で保管する本発明の方法が有効である。

【0090】(8) 次に、成りすまし等の脅威を感知した場合の回避手段について説明する。サービス提供側である、サイトBは、KazやAKIを管理し得る環境にあるため、この揺らぎ等を検出して成りすましを推定することが可能である。本発明では、サイトAに伝送したプログラムを利用して認証の前処理を行うので、このプログラムを入れ換えることで脅威に対抗できる。プログラムの入れ換えは、JAVA等を利用し利用者に負担を掛けずにできる。

【0091】また、あるセンサ(例えば指紋)による認証で成りすまし等の脅威が発覚した場合には、GUIを用いて、利用者に他のセンサから他の人体情報を入力するように指示することができる。他のセンサとしては、筆跡、音声、顔画像、眼の虹彩などが可能である。その中の一例として筆跡の例を図11(a)~(d)に示す。【0092】図11(a)は、筆跡入力タブレット出力の例を示す図であり、X軸、Y軸、および、筆圧(P軸)が出力される。図11(b)~(d)は、横軸に時間に、縦軸にY軸、X軸、筆圧(P軸)を取った場合の出力を示す。出力は、1500パイト程度の情報であり、筆跡特徴は、タブレット上のスタート位置、文字の大きさ、スピードによって変化するため、認証データとするためには、位置、文字の大きさ、および、時間の正規化が必要である。

【0093】位置、文字の大きさは、X軸、Y軸の値に対応するので最大最小値の幅を合わせることによって正規化する。時間はスタートから終了までの時間が一定になるように正規化する。正規化が済んだデータは、予め、同一利用者から同様にして取得した認証登録データと比較する。

I の取得とAki 偽造によって可能性がある。このうち、 【0094】図12は、比較の例である。図12(c) Kaz の取得については、スクランブルが掛かる前述のne 50 における実線が認証登録データAKI、破線が認証データ

Aki である。両者の比較には、例えばDPマッチング処理が可能である。同図の四角枠の拡大図に示すように、2つの線のサンプル点間の距離を対応する候補点を順次移動させながら求め、該距離の和が最小になるところで収束させる。その結果としては、2本の線の隙間を表すパラメータが得られる。Y軸、X軸、筆圧(P軸)について同様な処理を行い、各軸の誤差の和を求める。

【0095】なお、誤差の出現の仕方が各軸で異なるので、個体間の差が大きな軸に対して重みを付けることが可能である。具体的には、成りすましの脅威を考えた場 10合、文字の形、即ち、Y軸、X軸の出力については偽造しやすいが、圧力Pについては隠れた特徴なので偽造が難しい。従って、P軸の特徴に重みを付けて認証しても良い。

【0096】このようにして得られた誤差の和が、所定のしきい値以下にあれば本人として照合する。本発明に筆跡を適用する場合、プログラムの前工程、後工程の分割は様々可能であるが、例えば、ProFowの処理として、Y軸、X軸、筆圧(P軸)の信号列(Kaz)を取り出すところまでとし、ProLat、ProCOMの処理として、正規化、DPマッチング処理、誤差合計処理、しきい値処理などとすることが可能である。

【0097】また、正規化の処理までを前工程とし、DPマッチング、各軸の誤差合計処理、しきい値処理を後工程とすることも可能である。以上のように、複数のバイオセンサを利用することが可能であり、この場合、ProLatの統合処理が重要になるが、様々な統合方法が可能である。例えば、(1)様々な特徴要素Kazを各次元とする多次元空間で認証登録データAKIと認証データAkiとの間の距離を計算し、所定のしきい値以内であれば認証 30成立とする方法。具体的には、例えば、指紋の隆線ベクトルm次元と筆跡のX軸足+Y軸+P軸のn次元を組み合わせ、m+n次元で認証する方法、(2)各センサから得られる類似度(登録認証データと認証データとの差分)を各々求め、そのデータの確からしさを重として掛け合わせ、しきい値処理する方法、等が可能である。

【0098】上述した各構成要素を実現するプログラムはCD-ROMやフロッピーディスク等の記録媒体に格納することができる。記録媒体に格納されたプログラムをコンピュータにインストールすることにより本発明の各処理装置の処理を行うことが可能である。また、上記のプログラムをコンピュータにプレインストールしておくことも可能である。

【0099】なお、本発明は上記の実施例に限定されることなく、特許請求の範囲内で種々変更・応用が可能である。

[0100]

【発明の効果】本発明によれば下記に示す種々の効果を 得ることが可能である。

(1) セキュリティホールが少なく、高い安全性

個人の身体的特徴を用いる個人認証方法において、本発明の特徴は、認証処理の全てを、例えば、バイオセンサ、サイトA、サイトB等のどこか1カ所で行うのではない。すなわち、個人特徴抽出のプログラムを複数に分割して、サイトAでは前工程プログラムを保有し、これを起動して利用者の特徴要素を抽出する。その特徴要素は、サイトBに送信される。サイトBでは後工程プログラムを保有し、該特徴要素の数値変換、正規化、参照特徴とのマッチング処理などを行う。

26

【0101】本発明では、このように、認証処理の分割や認証データの管理を工夫しているため、利用者とバイオセンサ、バイオセンサとサイトA、サイトAとサイトB、サイトBとサイトB管理者のどの部分にも、セキュリティホールが存在しないような構成とすることが可能である。従って、どこか1カ所がアタックされると簡単にアルゴリズムが解読されると言う脅威が少ない。

【0102】このように、従来指摘されるセキュリティ ホール問題の多くを解決できる効果がある。

(2) サービス内容と整合性の取れた認証処理を実現できる

認証処理の前工程、後工程の一連のプログラムをサイトB側で用意することができるので、サイトBは、アルゴリズムを自ら評価、または、認証局のような公的第3者機関によって評価してもらい、自分が納得した上で、その一部をサイトAに提供できる。サービスする側に取っては、サービスに適した認証精度のアルゴリズムを選択できる効果がある。

[0103]

(3) 認証方式の更新、および、メンテナンスが容易サイトA 側には、前処理工程のプログラムがサイトB から送信されるため、サイトA 側で第3者による解読の脅威等があった場合には、そのプログラムを直ぐに更新できるため、脅威を速やかに排除できる効果がある。

(4) 認証の利便性が向上

サイトA には、センサが接続されるが、そのセンサの生データを処理して利用者特徴要素を計算する前工程プログラムはサイトB から送信される。

【0104】従って、利用者は、様々なセンサを自らの判断でサイトAに接続して、その前工程プログラムをサービス提供側から送ってもらうことができる。また、サイトBは、新サービスを開始するに当たって、バイオセンサをサイトAに接続し、その前工程プログラムを伝送して利用可能にすることができる。つまり、各種バイオセンサを拡張することは簡単に可能である。利用できるバイオセンサが増えれば、組み合わせを選択することが可能になる。

【0105】例えば、パスワードを覚え難い、高齢者、 痴呆等の要介護者、子供などには、パスワードの変わり に、指紋で代用することが可能である。更に、指紋に心 50 理的抵抗感のある人に対しては、所望の認証精度を確保

すると言う前提のもとで、例えば、顔画像、音声、筆 跡、眼の虹彩画像、パスワード、等を組み合わせること が可能である。

【0106】更に、サービス提供側からしても、例え ば、現在パスワード4桁でサービスを実施中であって、 利用者が更にリスクの大きなサービス(具体的には、高 額の現金引き出しサービス)を要求しているような場合 で、パスワードの桁を増やすことがサービス低下になる と考えられるような場合には、パスワード4桁に加え て、指紋認証を行うことが可能である。仮に、指紋認証 10 で4桁の精度が得られれば、2つを組み合わせること で、8桁の認証精度が実現され、サービス側は安心して そのサービスを提供できると言う効果がある。

【0107】(5)通信コストが安い

利用者とサービス側との間で伝送される情報は、個人特 徴要素Kaz とこれをスクランブルする手段、認証登録デ ータAKI とこれを写像変換する手段である。人体情報の 生データをそのまま送る場合に比較し、通信に掛かるコ ストは低い。

(6) 犯罪の予防効果

サービス提供側、または、サービス提供側の意向による 認証代行側(認証局側)では、個人特徴要素Kaz 、認証 データAki などを知り得る状況にある。バイオメトリッ クス情報の特徴は、揺らぎがあることである。例えば、 指紋であれば、センサに指を当てる力、タイミングなど によって、同一人であってもわずかに変化する。この揺 らぎは、Kaz やAki に反映されるため、これを検出する サービス提供側では、この揺らぎを把握することができ る。

【0108】バイオメトリックスで認証をする際、成り 30 を説明するための図である。 すましによる不正の脅威として、指紋を写真に取ってセ ンサに近づけるなどが考えられる。この場合、生体が直 接センサに触れないので、揺らぎが生じない、または、 揺らぎが生体の場合と異なる。従って、この揺らぎを検 出することによって、成りすましによる利用を推定でき る。成りすまし等の不審が発見された場合、指紋から筆 跡や音声など、他のバイオメトリックスに変えるなどの 対策が可能であり、安全性が高い。

【0109】また、不審者を推定した場合、顔画像を用

いるとか、音声を用いる等に切り替えることにより、犯 罪の予防効果が期待できる。つまり、顔画像や音声情報 が利用されることになると、不審者にとっては、犯罪捜 査が自分に及びやすくなる訳で、犯罪に対するリスクが あるため、成りすましを避ける効果があると考えられ る.

【図面の簡単な説明】

- 【図1】本発明における個人認証システムの基本構成を 示す図である。
- 【図2】指紋の特徴要素が隆線ベクトルの場合の抽出例 を示す図である。
 - 【図3】 隆線ベクトルの例を示す図である。
 - 【図4】2本の指紋隆線の和を求めた概念を示す図であ
 - 【図5】第1の実施例における利用者登録処理を示す図 である。
 - 【図6】第1の実施例における通信中の処理を示す図で ある。
- 【図7】第2の実施例における利用者登録処理を示す図 20 である。
 - 【図8】第2の実施例における通信中の処理を示す図で ある。
 - 【図9】第3の実施例における利用者登録処理を示す図
 - 【図10】第3の実施例における通信中の処理を示す図 である。
 - 【図11】人体情報として筆跡を用いた場合を説明する ための図である。
- 【図12】人体情報として筆跡を用いた場合の比較方法
 - 【図13】従来技術における公開鍵暗号方式を説明する ための図である。
 - 【図14】従来技術における公開鍵暗号方式を説明する ための図である。

【符号の説明】

- 1、7 処理装置
- 3 モニタ
- 5、9 通信手段
- 11 ネットワーク

【図2】

【図3】

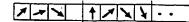
【図4】

指紋の特徴要素が隆線ベクトルの場合の抽出例を示す図

隆線ベクトルの例を示す図

2本の指紋隆線の和を求めた概念を示す図







(b)

(a)

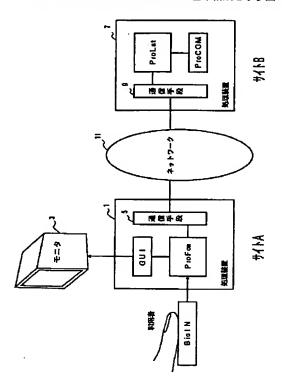
(b)

(c)

(d)

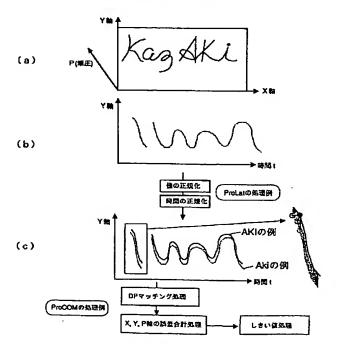
【図1】

本発明における個人認証システムの基本構成を示す図



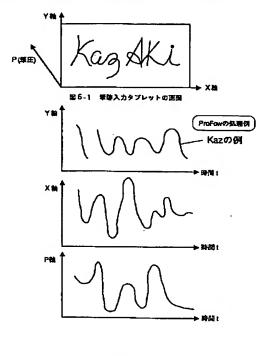
【図12】

人体情報として筆跡を用いた場合の 比較方法を説明するための図



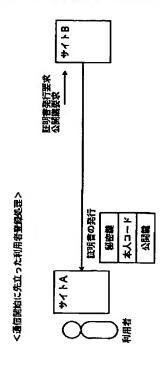
【図11】

人体情報として築跡を用いた場合を説明するための図



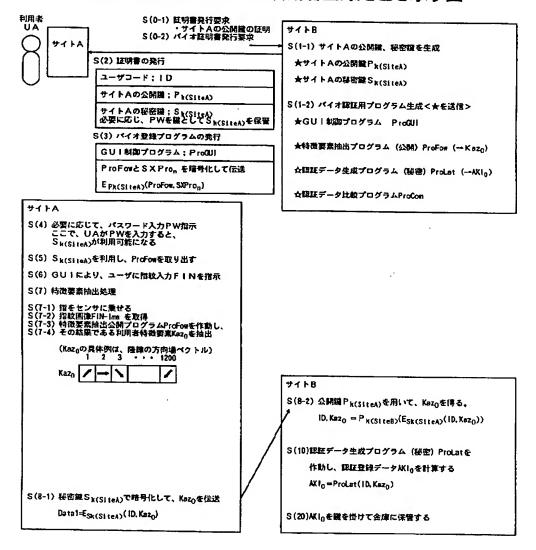
【図13】

従来技術における公開鍵暗号方式を説明するための図



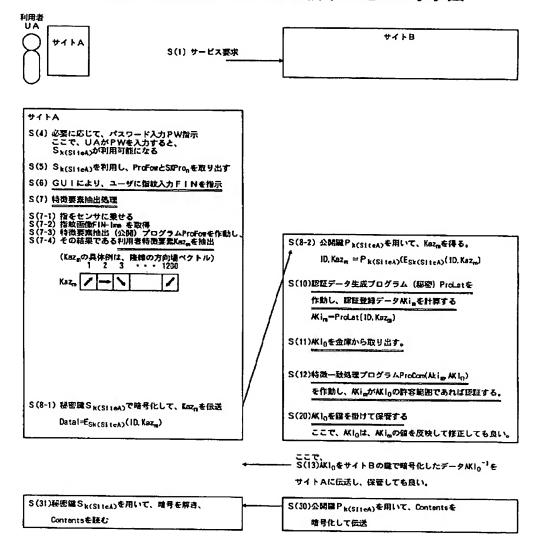
【図5】

第1の実施例における利用者登録処理を示す図



【図6】

第1の実施例における通信中の処理を示す図



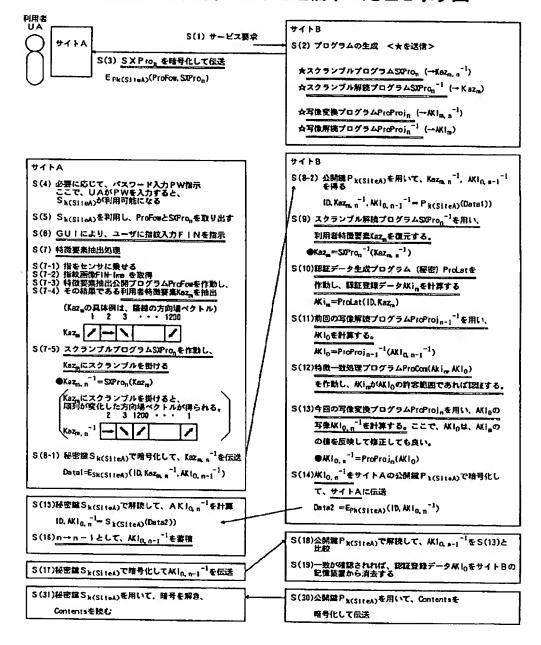
【図7】

第2の実施例における利用者登録処理を示す図

利用者	S(0-1) 証明書発行要求	m	[44.6			
O VILA	・サイトAの公開鎖 S(0-2) バイオ証明書発行表	東	サイトB			
\times			S(1-1) サイトAの公開建、秘密鍵を生成			
S(2) 証明書の発行		★サイトAの公開鍵Pk(SiteA)				
] =-43-k:10		★サイトAの秘密盤S _{k(SiteA)}				
サイトAの公開館;Pk(SiteA)		S(1-2) バイオIRIE用プログラム生成<★を送信>				
	サイトAの秘密論;Sk(SileA) 必要に応じ、PWを強としてSk(SileA)	を保管	大GUI制御プログラム ProGUI			
:	S(3) パイオ登録プログラムの発行		★特徴要素抽出プログラム(公開)ProFow (→ Kazn)			
	GU I制御プログラム: ProGUI		★スクランブルプログラムSXProg (→Kazo, g ⁻¹)			
	ProFowとSXPron を暗号化して伝送	2	☆スクランブル解除プログラムSXPron ⁻¹ (→Kazo)			
	E PK(SiteA)(ProFow. SXPron)					
			☆認証データ生成プログラム(秘密)ProLat(→AKIo)			
サイトA			☆写像変換プログラムProProj _n (→Kl _{d, n} ⁻¹)			
S(4) 必要に応じて ここで、U	て、パスワード入力 PW指示 AがPWを入力すると、		☆写像解陳プログラムProProj _n ⁻¹ (→KI ₀)			
Sk(SiteA)が利用可能になる			☆厚旺データ比較プログラムProCom			
S(5) Sk(SiteA)	を利用し、ProFowとSVPro _n を取り出す		S(1-3) 必要に応じて、サイト日の公開鍵、秘密键を生成			
S(6) GUIにより、ユーザに指紋入力FINを指示		•	★サイトBの公開鍵P _{k(SiteB)}			
S(7) 特徵要素抽出処理			☆サイトBの秘密鍵 Sk(SiteB)			
S(7-1) 指をセンサに乗せる S(7-2) 指紋画像FIII-lm を取得						
S (7-2) 特徴要素協出公開 を以内 S (7-4) その結果である利用者特徴要素kazoを抽出			S(8-2) 公開鍵 P K(SiteA) を用いて、Kazn. s -1 を得る。			
(Kazoの具	(体例は、陸縁の方向場ペクトル) 2 3 ・・・ 1200		ID. Kazo, n = P k(SiteA)(Esk(SiteA)(ID. Kazo, n 1))			
Kazo / -			S(9) スクランブル解読プログラムSOPron ⁻¹ を用い、			
S(7-5) スクランブルプログラムSXPronを作動し、		/	利用者特徴要素Kazoを復元する。			
Kazoにスクランブルを掛ける		/	$\bullet Kez_0 = SXPro_n^{-1}(Kaz_{0, a}^{-1})$			
●Kaz ₀ ⁻¹ = SXPro _m (Kaz ₀)			S(10)認证データ生成プログラム (秘密) ProLatを			
		/	作助し、認証登録データAKIoを計算する			
Kazgにスクランブルを掛けると、 短別が安化した方向場ペクトルが得られる。 2 3 1200・・・1		/	AKI _O -ProLat(1D, Kaz _O)			
Kaz _{0, n} -1		/	S(11)写像変換プログラムProProj _n を用い、K/I _{II} の写像			
, a		/	KIO. p-1を計算する。			
S(8-1) 秘密建S	k(SiteA)で商号化して、Kaz _{O, n} −1を伝送	•	●AKI _{0. n} ⁻¹ =ProProj _n (AKI ₀)			
Deta1=E ₅₇	(StreA)(ID. Kez _{O, n} -1)		S(12)KI _{O、a} ⁻¹ モサイトAの公開鍵P _{k(SiteA)} で暗号化し			
			て、サイトAに伝送			
S(13)秘密鍵S _{k(5}	SiteA)で解読して、AKI _{C、n} -1を計算		Data2 =Eph(SiteA)(ID.AKIq.n-1)			
1D. AKI 0. n	= S k(SITEA)(EPH(SITEA)(ID, AKIO, n))					
	として、AX1 _{0、n=1} ⁻¹ を蓄積	/	S(16)公開鍵 P _{K(SiteA)} で解読して、K(I _{0, R-1} ⁻¹ をS(11)と 比較			
S (15)秘密雖S k (5	SiteA)で暗号化してMI _{0, n-1} ー。を伝送		S(17)—致が確認されれば、認証登録データKI ₀ をサイトBの 記憶装置から消去する			

[図8]

第2の実施例における通信中の処理を示す図



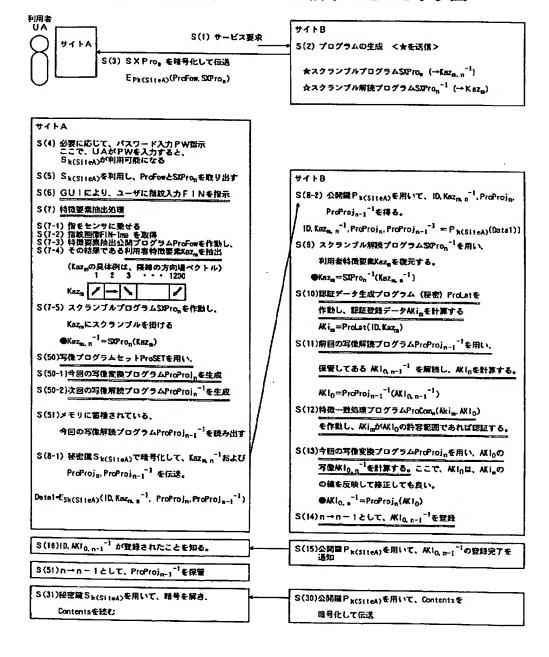
【図9】

第3の実施例における利用者登録処理を示す図

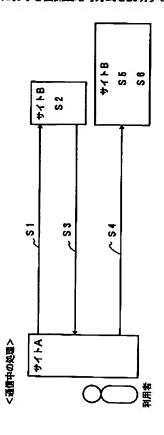
利用者 S(0-1) 証明書発行要求 UA ・サイトAの公開額 S(0-2) バイオ証明書発行要 S(2) 証明書の発行 ユーザコード: J D サイトAの公開題: Pk(SiteA) サイトAの秘密館: Sk(SiteA) 必要に応じ、PWを鍵としてSk(SiteA) 公長に応じ、PWを鍵としてSk(SiteA) S(3) バイオ登録プログラムの発行 GU I 約即プログラム: ProGUI	S(I-1) サイトAの公開鍵、秘密機を生成 ★サイトAの公開館Pk(SiteA) ★サイトAの経密館S _k (SiteA) S(I-2) バイオ認証用プログラム生成<★モ送信> ★GU 制御プログラム ProGUI ★特徴要素性出プログラム (公開) ProFow (→Kazo) ★スクランプルプログラムSXPro _n (→Kazo, n ⁻¹)
ProFowとSXPro _n を暗号化して伝送 E _{Pk(SiteA)} (ProFow, SXPro _n) サイトA S(4) 必要に応じて、パスワード入力PW指示	☆厚証データ生成プログラム (秘密) ProLat (→AXI ₀) ★写像プログラムセットを生成するプログラムProSET
ここで、UAがPWを入力すると、 S _{K(SIteA)} が利用可能になる S(5) S _{K(SIteA)} を利用し、ProFom、SXProm、ProSETを取り出す S(6) GUIにより、ユーザに指紋入力FINを指示	(→ProProJ _n , ProProj _n ⁻¹) ☆即征データ比較プログラムProCom
S(7) 特徴要素抽出処理 S(7-1) 指をセンサに乗せる S(7-2) 指紋面便FIN-Imp を取得 S(7-3) 特徴要素抽出公開プログラムProFowを作動し、	S(8-2) 公路線P _{h(SlieA)} を用いて、Kaz _{O, a} -1および ProProj _n を得る。
S (7-4) その結果である利用者特徴要素Kaznを抽出 (Xeznの具体例は、陸線の方向場ペクトル) 1 2 3 ・・・1200 Kazn	ID. Kaz _{Q, n} - I. ProProI _n = P _{k(S11eA)} (Data1) S(9) スクランブル解読プログラムSOPro _n - I を用い、 利用者特徴要素Kaz _Q を復元する。 SKaz _Q = SXPro _n - I(Kaz _{Q, n} - I)
●Kaz _{II, n} ⁻¹ = SXPro _n (Kaz _O) S(50)写像プログラムセットProSTを用い、 S(50-1)今回の写像変換プログラムProProi _n を生成 S(50-2)次回の写像解換プログラムProProi _n ⁻¹ を生成 S(8-1) 秘密機S _{K(SII eA)} で暗号化して、Kaz _{O, n} ⁻¹ および ProProi _n を伝送。	S(10)認证データ生成プログラム(秘密)ProLatを 作動し、設証登録データ从I ₀ を計算する KI ₀ =ProLat(ID,Kaz ₀) S(11)今回の写像変換プログラムProProj _n を用い、AKI ₀ の 写像AKI _{0,n} ⁻¹ を計算する。
Data1= $E_{SK(SiteA)}$ (ID, $Kez_{(i, n)}^{-1}$, $ProProj_n$) $S(16)ID, KKI_{(i, n-1)}^{-1}$ が登録されたことを知る。	●MI _{0. n} -1=ProProj _n (MI ₀) S(12) n→n-1として、MI _{0. n} -1を登録 S(15)公開離P _{k(SiteA)} を用いて、MI _{0. n-1} -1の登録完了を通知

【図10】

第3の実施例における通信中の処理を示す図



【図14】 従来技術における公開建暗号方式を説明するための図



フロントページの続き

(72)発明者 若原 徹

東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日

本電信電話株式会社内

(72)発明者 外波 雅史

東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日

本電信電話株式会社内

(72)発明者 堀岡 力

東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日

本電信電話株式会社内

(72)発明者 山中 喜義

東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日

本電信電話株式会社内

(72)発明者 田中 清人

東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日

本電信電話株式会社内

(72)発明者 小松 尚久

東京都国分寺市光町1-26-24

Fターム(参考) 5B043 AA09 BA01 BA02 BA05 BA06

CA09 FA02 FA07 GA17

5B085 AE23 AE25 AE26 AE29